



TITLE:

Sheaves Over \mathbf{cHa} and the Heyting Valued Model $V^{\{H\}}$ (数学基礎論)

AUTHOR(S):

下田, 守

CITATION:

下田, 守. Sheaves Over \mathbf{cHa} and the Heyting Valued Model $V^{\{H\}}$ (数学基礎論). 数理解析研究所講究録 1979, 362: 92-105

ISSUE DATE:

1979-09

URL:

<http://hdl.handle.net/2433/104555>

RIGHT:

Sheaves over cHa and the Heyting valued model $V^{(H)}$

九 大 工 下 田 守

序

H をある complete Heyting algebra (cHa) とする. 竹内らによって紹介された Heyting valued model $V^{(H)}$ は Scott-Solovay の Boolean valued model $V^{(B)}$ (B はある complete Boolean algebra) の拡張であるが, sheaf を意識して作られたことはその定義から明らかであろう. $V^{(H)}$ を category として見るとき, それは (elementary) topos であり, かつ terminal object の subobjects が generators となることが, 示される. すなわち, $V^{(H)}$ は, category としては, well-opened topos である [3]. さて, B をある complete Boolean algebra とするとき, B 上の sheaves の全体と $V^{(B)}$ とが, category として equivalent であることが, 知られている [2]. 本稿では, H 上の sheaves の全体と $V^{(H)}$ とが, category として equivalent であることを示す.

1. H 上の presheaf と sheaf

Def. 1.1. 次の条件をみたす triple $A = \langle A, E, \neg \rangle$ を H 上の presheaf という: A は set で, $E = E_A: A \rightarrow H$ かつ $\neg = \neg_A: A \times H \rightarrow A$ はそれぞれ map で, $\forall a \in A, \forall p, q \in H$ に対し, 1) $a \neg E a = a$, 2) $E(a \neg p) = E a \wedge p$, 3) $(a \neg p) \neg q = a \neg (p \wedge q)$ をみたす. H 上の presheaves $A = \langle A, E, \neg \rangle, B = \langle B, E, \neg \rangle$ に対し, map $f: A \rightarrow B$ が次の条件: $\forall a \in A \forall p \in H$ に対して, 1) $E f(a) = E a$, 2) $f(a \neg p) = f(a) \wedge p$ をみたすとき, f を H 上の presheaves の間の morphism という.

Remark. この定義は, 竹内[4]にあるものを拡張したものである. これによって決まる, H 上の presheaves の全体から成る category を $\text{Presh}(H)$ とすれば, $\text{Presh}(H)$ は H から \mathcal{S} の contravariant functor 全体の作る category $\mathcal{S}^{H^{op}}$ と同型である. こゝに, H は半順序により決まる category ($p \rightarrow q \iff p \leq q$) とし, \mathcal{S} は集合全体の category とする.

Def. 1.2. $A = \langle A, E, \neg \rangle$ は H 上の presheaf で, $a, b \in A, C \subseteq A$ とする. $a \neg E b = b \neg E a$ のとき a と b は compatible であるという. C の任意の二元が compatible なとき C は compatible という.

Def. 1.3. H 上の presheaf $A = \langle A, E, \neg \rangle$ が次の条件をみたすとき H 上の sheaf という: 任意の compatible な subset $C \subseteq A$ に対して, 条件 (1) $\forall c \in C \ a \neg E c = c$, (2) $E a = \bigvee_{c \in C} E c$ をみ

たす $a \in A$ が唯一つ存在する. このとき上の a を $\bigvee C$ と表わす. H 上の sheaves を objects とする $\text{Presh}(H)$ の full subcategory を $\text{Sh}(H)$ と表わす. なお, 上の条件で "唯一つ" を "高々一つ" に置き換えた条件が成り立つとき, A は separated である, という.

Remark. この定義における separated presheaf および sheaf の概念は, いわゆる canonical Grothendieck topology に対するもので, 普通の topology における sheaf などの自然な拡張になっている. $\text{Sh}(H)$ は Grothendieck topos である.

Def. 1.4. $A = \langle A, E, \neg \rangle$ を H 上の presheaf とする. $a, b \in A$ に対して, $\|a = b\| = \|a = b\|_A = \bigvee \{p \in E_a; a \neg p = b \neg p\}$ とする.

Lemma 1.1. $\forall a, b, c \in A, \forall p \in H$ に対して次の式が成り立つ:

$$\|a = b\| \leq E_a \wedge E_b \quad \|a = a\| = E_a$$

$$\|a = b\| = \|b = a\| \quad \|a = b\| \wedge \|b = c\| \leq \|a = c\|$$

$$\|a = b \neg p\| = \|a = b\| \wedge p$$

Def. 1.5. $A \in \text{Presh}(H)$, $a, b \in A$ に対して

$$a \sim b \iff a \sim_A b \iff \|a = b\| = E_a = E_b$$

Lemma 1.2. \sim は E, \neg と両立する同値関係である. すなわち, \sim_A は A 上の同値関係で, $\forall a, b \in A \quad \forall p \in H$ に対して, $a \sim b \Rightarrow E_a = E_b \wedge a \neg p \sim b \neg p$ が成り立つ.

Lemma 1.3. $f: A \rightarrow B$ が presheaves の morphism とする.

$\forall a, a' \in A$ に対し, $\|a = a'\|_A \leq \|f(a) = f(a')\|_B$, $a \sim_A a' \Rightarrow f(a) \sim_B f(a')$.

Lemma 1.4. $A = \langle A, E, \neg \rangle$ が H 上の presheaf のとき,

A が "separated" $\iff \forall a, b \in A (a \sim b \iff a = b)$

2. Heyting valued model $V^{(H)}$

$V^{(H)}$ の構成は, 竹内らによるものと全く同様であるが, 命題 (正確には $V^{(H)}$ の sentence) に対する Heyting value の与え方が異なるので, 後の展開にいくつかの差がある. ここで, atomic formula として $t = s$, $t \in s$ および $\exists t$ (t, s は項) をもつ first-order intuitionistic language を考える. $\exists t$ は, "t が存在する" と読み, existence predicate といわれる [1]. ([4] にも似たような体系がある.) なお, $\exists t$ が常に真とすれば, 普通の一階の直観論理となる.

Def 2.1. 超限帰納法により $V^{(H)}$ を次のように定義する:

$$V_0^{(H)} = \emptyset, \quad V_{\alpha+1}^{(H)} = \{ u = \langle u, Eu \rangle; u: D(u) \rightarrow H \mid D(u) \subseteq V_\alpha^{(H)} \forall x \in D(u) \|ux\| \leq Ex \wedge Eu \}$$

$$V_\beta^{(H)} = \bigcup_{\alpha < \beta} V_\alpha^{(H)} \quad (\beta: \text{limit ordinal}) \quad V^{(H)} = \bigcup_{\alpha \in \Omega} V_\alpha^{(H)}.$$

Def. 2.2. $V^{(H)}$ の sentence φ に対する Heyting value $\|\varphi\| = \|\varphi\|_{V^{(H)}}$ を, 帰納法により次のように定義する. まず, atomic formula に対し, $u, v \in V^{(H)}$ のとき,

$$\|Eu\| = Eu, \quad \|u \in v\| = \bigvee_{y \in D(v)} (v(y) \wedge \|u = y\|)$$

$$\|u = v\| = \bigwedge_{x \in D(u)} (u(x) \rightarrow \|x \in v\|) \wedge \bigwedge_{y \in D(v)} (v(y) \rightarrow \|y \in u\|) \wedge Eu \wedge Ev.$$

とする。次に atomic でない sentence に対しては帰納的に,

$$\|\neg \varphi\| = \neg \|\varphi\|, \quad \|\varphi \wedge \psi\| = \|\varphi\| \wedge \|\psi\|, \quad \|\varphi \vee \psi\| = \|\varphi\| \vee \|\psi\|,$$

$$\|\varphi \rightarrow \psi\| = \|\varphi\| \rightarrow \|\psi\|, \quad \|\varphi \leftrightarrow \psi\| = \|\varphi\| \leftrightarrow \|\psi\|,$$

$$\|\forall x \varphi(x)\| = \bigwedge_{u \in V^{(H)}} (Eu \rightarrow \|\varphi(u)\|), \quad \|\exists x \varphi(x)\| = \bigvee_{u \in V^{(H)}} (Eu \wedge \|\varphi(u)\|)$$

と定義する。右辺はいずれも CH の H における演算である。

Remark. $V^{(H)}$ は直観主義的集合論のモデルである。

Def. 2.3. $u, v \in V^{(H)}$ に対して, $u \sim v \Leftrightarrow \|u = v\| = Eu = Ev$.

Lemma 2.1. $V^{(H)}$ の formula $\varphi(x)$ に対して,

$$\forall u, v \in V^{(H)}. \quad u \sim v \Rightarrow \|\varphi(u)\| = \|\varphi(v)\|.$$

Def. 2.4. $u \in V^{(H)}$ が extensional $\Leftrightarrow \forall x \in D(u) \quad u(x) = \|x \in u\|$

Def. 2.5. V を集合の universe とする. ($V = \mathcal{P}$) $x \in V$ に対して帰納法により $\check{x} \in V^{(H)}$ を, $D(\check{x}) = \{\check{y}; y \in x\}$, $E\check{x} = 1$, $\check{x}: \check{y} \mapsto 1$ によって定義する。

Def. 2.6. $u, v \in V^{(H)}$ に対して, $\langle u, v \rangle^H \in V^{(H)}$ を, $D(\langle u, v \rangle^H) = \{u, v\}$, $E\langle u, v \rangle^H = Eu \wedge Ev$, $\langle u, v \rangle^H: x \mapsto Eu \wedge Ev$ によって定義する。また, $\langle u, v \rangle^H = \langle \langle u, u \rangle^H, \langle u, v \rangle^H \rangle^H$ と定義する。

$V^{(H)}$ を category と見るには, $V^{(H)}$ の元全体を objects として, morphisms を適当に決めてやればよいが, ここでは次のように定義する。

Def 2.7. $a, b \in V^{(H)}$ に対し, 次の集合 $\text{hom}(a, b)$ の元を a から b への morphism という。 $f: a \rightarrow b$ は f が a から b への写像で

あることを表現する $V^{(H)}$ の formula で"あるとする.

$$\text{hom}(a, b) = \left\{ f \in V^{(H)}; \|f: a \rightarrow b\| = 1, f \text{ は extensional}, Ef = 1, \right. \\ \left. D(f) = \{ \langle xy \rangle; x \in D(a) \ y \in D(b) \} \right\}$$

$V^{(H)}$ をこのように category と見るとき, well-opened topos であることが示される[3]が, さらに次の性質が確かめられる.

Prop. 2.1. $\forall a, b \in V^{(H)} \ \forall f \in \text{hom}(a, b)$ に対して

1. f が $(V^{(H)} \text{ で })$ mono $\iff \|f \text{ は injective} \| = 1$.
2. f が $(V^{(H)} \text{ で })$ epi $\iff \|f \text{ は surjective} \| = 1$
3. f が mono かつ epi $\Rightarrow f$ は $(V^{(H)} \text{ で })$ isomorphism.

Prop. 2.2. $\forall a, b \in V^{(H)} \ a \sim b \Rightarrow a \cong b$

すなわち $a \sim b$ ならば, a と b は $(V^{(H)}$ の object として) 同型である.

3. $V^{(H)}$ における presheaf と sheaf

Def. 3.1. $u \in V^{(H)}, p \in H$ に対して, $u \upharpoonright p \in V^{(H)}$ は, $D(u \upharpoonright p) = D(u)$, $E(u \upharpoonright p) = Eu \wedge p$, $u \upharpoonright p: x \mapsto u(x) \wedge p$ によって定義する. $A \subseteq V^{(H)}$, $p \in H$ に対して, $A \upharpoonright p = \{a \upharpoonright p; a \in A\}$, $A \upharpoonright H = \bigcup_{p \in H} A \upharpoonright p$ とする. $A \subseteq V^{(H)}$ が, $A \upharpoonright H \subseteq A$ をみたすとき A は \upharpoonright -closed であるという.

Lemma 3.1. $\forall u \in V^{(H)} \ \forall p, q \in H$ に対して,

- 1) $u \upharpoonright Eu = u$, 2) $E(u \upharpoonright p) = Eu \wedge p$, 3) $(u \upharpoonright p) \upharpoonright q = u \upharpoonright (p \wedge q)$.

よって, $A \subseteq V^{(H)}$ が \upharpoonright -closed ならば $\langle A, E, \upharpoonright \rangle$ は H 上の presheaf.

実はこのとき, $\langle A, E, \upharpoonright \rangle$ は separated である.

Lemma 3.2. $\forall u, v \in V^{(H)} \forall p \in H$ に対して,

- 1) $\|u \in v \upharpoonright p\| = \|u \upharpoonright p \in v\| = \|u \in v\| \wedge p$
- 2) $\|u = v \upharpoonright p\| = \|u = v\| \wedge p$
- 3) u, v が "extensional" で $D(u) = D(v)$ ならば,

$$\|u = v\| = \bigvee \{p \leq E u; u \upharpoonright p = v \upharpoonright p\}$$

Def. 3.2. $a, b \in V^{(H)}$ に対して, $a \upharpoonright E b = b \upharpoonright E a$ のとき, a と b は compatible であるという. 明らかに, a と b が compatible ならば $D(a) = D(b)$. $C \subseteq V^{(H)}$ の任意の二元が compatible なとき, C は compatible であるという. (なお, $a \upharpoonright E b \sim b \upharpoonright E a$ のとき weakly compatible という. これを compatible という, $a \upharpoonright E b = b \upharpoonright E a$ の場合のみを strongly compatible ということもある.)

Prop. 3.1. $C \subseteq V^{(H)}$ が compatible ならば, 次の条件 (1) (2) をみたす $u \in V^{(H)}$ が唯一つ存在する: (1) $\forall c \in C \ u \upharpoonright E c = c$, (2) $E u = \bigvee_{c \in C} E c$
 証) u として, $D(u) = \bigcup_{c \in C} D(c) = D(c) \ (c \in C)$, $E u = \bigvee_{c \in C} E c$,
 $u: x \mapsto \bigvee_{c \in C} c(x)$ と定義すればよい.

Def. 3.3. $C \subseteq V^{(H)}$ が compatible なとき, 上の u を VC と書く.

Lemma 3.3.

- 1) $\forall C \subseteq V^{(H)} \forall p \in H$ に対して, C が compatible ならば, $C \upharpoonright p$ も compatible で, そのとき $V(C \upharpoonright p) = (VC) \upharpoonright p$.
- 2) $\forall \{C_i; i \in I\}$ に対し, $\forall i \in I. C_i \subseteq V^{(H)}$ が compatible とする. $B = \{VC_i; i \in I\}$ とおく. すると, B が compatible $\iff \bigcup_{i \in I} C_i$ が compatible で, そのとき

$\bigvee B = \bigvee (\bigvee_{i \in I} C_i)$ が成り立つ.

Def. 3.4. $u \in V^{(H)}$ とする.

- 1) u が $V^{(H)}$ の presheaf $\iff D(u)$ が Γ -closed
- 2) u が $V^{(H)}$ の sheaf $\iff u$ が $V^{(H)}$ の presheaf かつ $\forall C \subseteq D(u)$ に
 $\exists \Gamma C$ が compatible ならば $\bigvee C \in D(u)$.

Remark. u が $V^{(H)}$ の presheaf または sheaf であることは, それ
 が $\langle D(u), E, \uparrow \rangle$ が H 上の presheaf または sheaf であることと同一
 のことである.

Theorem 1.

任意の $u \in V^{(H)}$ に対して, 次の条件 1) - 3) をみたす $V^{(H)}$ の
 sheaf v が存在する:

- 1) $u \sim v$ 2) $\forall x, y \in D(v) \quad D(x) = D(y)$ 3) $\forall x \in D(v)$ x は extensional.

証明)

まず, 各 $x \in D(u)$ に対して, $x_0 \in V^{(H)}$ を, $D(x_0) = \bigvee_{y \in D(u)} D(y)$,
 $E x_0 = E x$, $x_0: z \mapsto \|z \in x\|$ によって定義する. 明らかに
 $x \sim x_0$ である. ここで, $u_0 \in V^{(H)}$ を, $D(u_0) = \{x_0; x \in D(u)\}$,
 $E u_0 = E u$, $u_0: x_0 \mapsto \|x \in u\|$ によって定義する. Lemma 2.1.
 より, $u \sim u_0$. よって u_0 は上の条件 1) - 3) をみたす.

次に, $v \in V^{(H)}$ を, $D(v) = \{ \bigvee C; C \subseteq D(u_0) \uparrow H, C \text{ は compatible} \}$,
 $E v = E u_0$, $v: \bigvee C \mapsto \bigvee \{ u_0(x_0) \wedge p; (x_0 \uparrow p) \in C \}$ によって

定義する. v は well-defined である. Lemma 3.3 より, v は $V^{(H)}$ の sheaf である. v が条件 2), 3) をみたすことは明らかであるから, 1) をみたすことを示すために $u_0 \sim v$ が成り立つことを証明すればよい.

$\|u_0 = v\| = \bigwedge_{y \in D(u_0)} (u_0(y) \rightarrow \|y \in v\|) \wedge \bigwedge_{z \in D(v)} (v(z) \rightarrow \|z \in u_0\|) \wedge Eu_0 \wedge Ev$ だから, まず $\forall y \in D(u_0)$ に対し $\{y\} \subseteq D(u_0)$ で $\{y\}$ は compatible, $y = \vee \{y\}$, $v(\vee \{y\}) = u_0(y)$. よって, $u_0(y) = v(y) \leq \|y \in v\|$. すなわち, $\bigwedge_{y \in D(u_0)} (u_0(y) \rightarrow \|y \in v\|) = 1$. 次に, $\forall z \in D(v)$ $z = \vee C$, ($C \subseteq D(u_0) \cap H$, C は compatible) とおける. $\forall y \in D(u_0) \forall p \in H$ $y \cap p \in C$ とすると,

$$\begin{aligned} u_0(y) \wedge p \wedge \|y = \vee C\| &= u_0(y) \wedge \|y \cap p = \vee C\| \wedge Ey \wedge p \\ &= u_0(y) \wedge \|y \cap p = (\vee C) \cap E(y \cap p)\| = u_0(y) \wedge E(y \cap p) = u_0(y) \wedge p. \end{aligned}$$

よって,

$$\begin{aligned} v(z) \rightarrow \|z \in u_0\| &= v(\vee C) \rightarrow \|\vee C \in u_0\| = \left(\bigvee_{(y \cap p) \in C} u_0(y) \wedge p \right) \rightarrow \|\vee C \in u_0\| \\ &= \bigwedge_{(y \cap p) \in C} \left(u_0(y) \wedge p \rightarrow \bigvee_{w \in D(u_0)} (u_0(w) \wedge \|w = \vee C\|) \right) \geq \bigwedge_{(y \cap p) \in C} (u_0(y) \wedge p \rightarrow u_0(y) \wedge \|y = \vee C\|) \\ &= \bigwedge_{(y \cap p) \in C} (u_0(y) \wedge p \rightarrow u_0(y) \wedge p \wedge \|y = \vee C\|) = \bigwedge_{(y \cap p) \in C} (u_0(y) \wedge p \rightarrow u_0(y) \wedge p) = 1. \\ \therefore \bigwedge_{z \in D(v)} (v(z) \rightarrow \|z \in u_0\|) &= 1. \end{aligned}$$

したがって, $\|u_0 = v\| = Eu_0 = Ev$, すなわち $u_0 \sim v$.

$u \sim u_0$ で, \sim は同値関係だから, $u \sim v$. ゆえに, v は条件 1) - 3) をみたす $V^{(H)}$ の sheaf である.

4. H 上の sheaves と $V^{(H)}$ との関係

Def. 4.1. H 上の sheaf $A = \langle A, E, \gamma \rangle$ に対して, $\tilde{A} = SA \in V^{(H)}$ を次のように定義する. まず, 各 $a \in A$ に対し $\tilde{a} \in V^{(H)}$ を,
 $D(\tilde{a}) = \{ \tilde{b} ; b \in A \}$, $E\tilde{a} = Ea$, $\tilde{a} : \tilde{b} \mapsto \|a=b\|_A$ により定義する.
 ここで $\tilde{A} \in V^{(H)}$ を, $D(\tilde{A}) = \{ \tilde{a} ; a \in A \}$, $E\tilde{A} = \bigvee_{a \in A} Ea$, $\tilde{A} : \tilde{a} \mapsto Ea$ によって定義する. また, H 上の sheaves の間の morphism $f: A \rightarrow B$ に対して, $\tilde{f} = Sf \in \text{hom}(\tilde{A}, \tilde{B})$ を, $\langle ab \rangle^H \mapsto \|f(a)=b\|_B$ ($a \in A, b \in B$) によって定義する. これらの対応は well-defined であり, $\text{Sh}(H)$ から $V^{(H)}$ への functor $S: \text{Sh}(H) \rightarrow V^{(H)}$ を定める. H 上の sheaf A に対して, $\varphi_A: A \rightarrow D(\tilde{A})$ $a \mapsto \tilde{a}$ とする.

Prop. 4.1. $A = \langle A, E, \gamma \rangle$ を H 上の sheaf, $a, b \in A$ とすると,

- 1) $\forall p \in H$. $\tilde{a} \gamma p = \tilde{a} \upharpoonright p$ すなわち, $\varphi_A(a \gamma p) = \varphi_A(a) \upharpoonright p$.
- 2) $\| \tilde{a} = \tilde{b} \|_{V^{(H)}} = \| a = b \|_A$
- 3) $\tilde{a} = \tilde{b} \iff a = b$
- 4) $\tilde{a} \leq \tilde{b}$ が " $(V^{(H)})$ で" compatible $\iff a \leq b$ が " (A) で" compatible
- 5) \tilde{A} は $V^{(H)}$ の sheaf で, $\varphi_A: \langle A, E, \gamma \rangle \rightarrow \langle D(\tilde{A}), E, \upharpoonright \rangle$ は isomorphism.

証) 1): 定義より明らか. 2): Lemma 3.2. 3) による.

3): $\tilde{a} = \tilde{b} \iff Ea = Eb \wedge \forall c \in A \|a=c\|_A = \|b=c\|_A \iff a \sim b$ Lemma 1.4.

より $a \sim b \iff a = b$. 4): 1) と 3) より明らか. 5): 1) より $D(\tilde{A})$

は \upharpoonright -closed かつ $\varphi_A: A \rightarrow D(\tilde{A})$ は $\text{Prsh}(H)$ の morphism. 3) より φ_A は

bijective, よって isomorphism. したがって \tilde{A} は $V^{(H)}$ の sheaf である.

Prop 4.2. Functor $S: Sh(H) \rightarrow V^{(H)}$ は full かつ faithful.

証)

1. S は faithful, i.e. $\forall f_1, f_2: A \rightarrow B$ in $Sh(H)$ $Sf_1 = Sf_2 \Rightarrow f_1 = f_2$

$$\because Sf_1 = Sf_2 \Leftrightarrow \tilde{f}_1 = \tilde{f}_2 \Leftrightarrow \forall a \in A \forall b \in B \tilde{f}_1(\langle \tilde{a} \tilde{b} \rangle) = \tilde{f}_2(\langle \tilde{a} \tilde{b} \rangle)$$

$$\Leftrightarrow \forall a \in A \forall b \in B \|f_1(a) = b\| = \|f_2(a) = b\| \Leftrightarrow \forall a \in A f_1(a) \sim f_2(a)$$

$$\Leftrightarrow \forall a \in A f_1(a) = f_2(a) \quad (B \text{ は separated}) \Leftrightarrow f_1 = f_2.$$

2. S は full, i.e. $\forall A, B \in Sh(H) \forall g \in \text{hom}(\tilde{A}, \tilde{B}) \exists f: A \rightarrow B$ in $Sh(H)$. $g = Sf$.

$\because g \in \text{hom}(\tilde{A}, \tilde{B})$ とする。まず, 各 $a \in A$ に対して

$$C_a = \{ \tilde{b} \mid \|\langle \tilde{a} \tilde{b} \rangle \in g\|; b \in B \} \text{ とおく。 } C_a \subseteq D(\tilde{B}) \text{ で "compatible" である。}$$

$$\because \forall b_1, b_2 \in B \text{ に対し, } C_1 = \tilde{b}_1 \mid \|\langle \tilde{a} \tilde{b}_1 \rangle \in g\|, C_2 = \tilde{b}_2 \mid \|\langle \tilde{a} \tilde{b}_2 \rangle \in g\| \text{ と}$$

$$\text{おく。 } C_1, C_2 \in C_a \text{ で } D(C_1) = D(C_2) = \{ \tilde{b} \mid b \in B \}, EC_1 = \|\langle \tilde{a} \tilde{b}_1 \rangle \in g\|,$$

$$EC_2 = \|\langle \tilde{a} \tilde{b}_2 \rangle \in g\| \text{ である。 } g \text{ は } V^{(H)} \text{ の写像だから, } \forall b \in B \text{ に対し}$$

$$(C_1 \cap EC_2)(\tilde{b}) = C_1(\tilde{b}) \cap EC_2 = \|b = b_1\|_B \cap \|\langle \tilde{a} \tilde{b}_1 \rangle \in g\| \cap \|\langle \tilde{a} \tilde{b}_2 \rangle \in g\|$$

$$= \|\tilde{b} = \tilde{b}_1\| \cap \|\tilde{b}_1 = \tilde{b}_2\| \cap EC_1 \cap EC_2 \leq \|\tilde{b} = \tilde{b}_2\| \cap EC_1 \cap EC_2$$

$$= \|b = b_2\|_B \cap EC_2 \cap EC_1 = C_2(\tilde{b}) \cap EC_1 = (C_2 \cap EC_1)(\tilde{b}) \quad \text{同様に,}$$

$$(C_2 \cap EC_1)(\tilde{b}) \leq (C_1 \cap EC_2)(\tilde{b}) \quad \therefore C_1 \cap EC_2 = C_2 \cap EC_1.$$

次に, $\psi: D(\tilde{A}) \rightarrow D(\tilde{B})$ を, $\tilde{a} \mapsto \bigvee C_a$ によって定義する。

さらに, $f = \varphi_B^{-1} \circ \psi \circ \varphi_A: A \rightarrow B$ とおく。すなわち, $f: A \rightarrow B$

で $f: a \mapsto b$ s.t. $\tilde{b} = \psi(\tilde{a})$ である。 ($\tilde{f}(\tilde{a}) = \psi(\tilde{a})$). $\forall a \in A, \forall p \in H$

に対し, $C_a \cap p = C_a \cap p$ が成り立つから, $\bigvee (C_a \cap p) = (\bigvee C_a) \cap p$.

明らかに, $E(\bigvee C_a) = E_a$ (g は写像). よって f は morphism である。

ここで, $\forall a \in A \quad \|\tilde{a} \in \tilde{A}\| \leq \|\langle \tilde{a} \psi(\tilde{a}) \rangle \in g\|$ が成り立つ.

$$\begin{aligned} \text{1) } \|\tilde{a} \in \tilde{A}\| &\leq \|\exists y \langle \tilde{a} y \rangle \in g\| = \bigvee_{b \in B} \|\langle \tilde{a} b \rangle \in g\| = \bigvee_{b \in B} \|\tilde{b} \sqcap \langle \tilde{a} b \rangle \in g\| = \bigvee C_a \| \\ &= \bigvee_{b \in B} (\|\tilde{b} = \bigvee C_a\| \wedge \|\langle \tilde{a} b \rangle \in g\|) = \bigvee_{b \in B} (\|\tilde{b} = \psi(\tilde{a})\| \wedge \|\langle \tilde{a} b \rangle \in g\|) \leq \|\langle \tilde{a} \psi(\tilde{a}) \rangle \in g\|. \end{aligned}$$

Def 4.1 により $\tilde{f} \in \text{hom}(\tilde{A}, \tilde{B})$ が定義されるが, $\forall a \in A \quad \forall b \in B$ に

$$\text{対し, } \tilde{f}(\langle \tilde{a} b \rangle) = \|\langle \tilde{a} b \rangle \in \tilde{f}\| = \|\psi(\tilde{a}) = \tilde{b}\| \wedge \|\tilde{a} \in \tilde{A}\| \quad (\text{Prop 4.1.2}).$$

$$\leq \|\psi(\tilde{a}) = \tilde{b}\| \wedge \|\langle \tilde{a} \psi(\tilde{a}) \rangle \in g\| \leq \|\langle \tilde{a} b \rangle \in g\| = g(\langle \tilde{a} b \rangle)$$

$$\text{逆に, } g(\langle \tilde{a} b \rangle) = \|\langle \tilde{a} b \rangle \in g\| = \|\langle \tilde{a} b \rangle \in g\| \wedge \|\tilde{a} \in \tilde{A}\|$$

$$\leq \|\langle \tilde{a} b \rangle \in g\| \wedge \|\langle \tilde{a} \psi(\tilde{a}) \rangle \in g\| \leq \|\psi(\tilde{a}) = \tilde{b}\| \wedge \|\tilde{a} \in \tilde{A}\| = \tilde{f}(\langle \tilde{a} b \rangle)$$

$$\therefore \forall a \in A \quad \forall b \in B \quad \tilde{f}(\langle \tilde{a} b \rangle) = g(\langle \tilde{a} b \rangle) \quad D(\tilde{f}) = D(g) \text{ である, } \tilde{f} = g.$$

すなわち, $g = \tilde{f}$ となる.

Theorem 2.

Functor $S: \text{Sh}(H) \rightarrow V^{(H)}$ は category の equivalence である. すなわち, 2つの category $\text{Sh}(H)$ と $V^{(H)}$ とは, equivalent である.

証明)

S は full かつ faithful であるから, $V^{(H)}$ の任意の object u に対して, $\tilde{A} \cong u$ (in $V^{(H)}$), すなわち $V^{(H)}$ で u と \tilde{A} が同型になるような H 上の sheaf A が存在することを証明すればよい.

$u \in V^{(H)}$ とする. Theorem 1 により, $V^{(H)}$ の sheaf v で,

$$1) u \sim v \quad 2) \forall x, y \in D(v) \quad D(x) = D(y) \quad 3) \forall x \in D(v) \quad x \text{ は extensional}$$

を満たすものが存在する. ここで, $A = D(v)$ とおけば,

$A = \langle A, E, \uparrow \rangle$ は H 上の sheaf である. $\forall a, b \in A$ に對して

$$\|a = b\|_A = \|a = b\|_{V^{(H)}} \text{ が成り立つ}$$

"1) $\forall p \in H \ p \leq Ea, a \uparrow p = b \uparrow p$ とすると $\|a = b\| \wedge p = E(a \uparrow p) = p$

$$\therefore p \leq \|a = b\|_{V^{(H)}}. \text{ よって } \|a = b\|_A = \bigvee \{p \leq Ea; a \uparrow p = b \uparrow p\} \leq \|a = b\|_{V^{(H)}}$$

逆に $\|a = b\|_{V^{(H)}} = p$ とおくと, $p \leq Ea \wedge Eb$ で $\forall x \in D(a) = D(b)$ に

對し $p \leq a(x) \leftrightarrow b(x)$. $E(a \uparrow p) = E(b \uparrow p) = p \quad \forall x \in D(a \uparrow p) = D(b \uparrow p)$ に對し

$$, (a \uparrow p)(x) = a(x) \wedge p = b(x) \wedge p = (b \uparrow p)(x) \therefore a \uparrow p = b \uparrow p. \therefore \|a = b\|_{V^{(H)}} \leq \|a = b\|_A.$$

したがって, Prop 4.1.2) より $\forall a, b \in A \quad \|\tilde{a} = \tilde{b}\|_{V^{(H)}} = \|a = b\|_{V^{(H)}}.$

そこで, $f \in \text{hom}(V, \tilde{A})$ 對し, $D(f) = \{\langle a \tilde{b} \rangle; a \in D(V) \ \tilde{b} \in D(\tilde{A})\},$

$f: \langle a \tilde{b} \rangle \mapsto \|a = b\| = \|\tilde{a} = \tilde{b}\|$ によって定義する. f は

well-defined である. さらに, $\forall \tilde{a} \in D(\tilde{A}) \quad \|\tilde{a} \in \tilde{A}\| = \|\tilde{a} = \tilde{a}\| = \|a = a\| = \|\langle a \tilde{a} \rangle \in f\| \leq \|\exists x \langle x \tilde{a} \rangle \in f\| \quad \therefore \|f \text{ は surjective}\| = 1,$

$$\forall a_1, a_2, b \in A \quad \|\langle a_1 \tilde{b} \rangle \in f\| \wedge \|\langle a_2 \tilde{b} \rangle \in f\| = \|a_1 = b\| \wedge \|a_2 = b\| \leq \|a_1 = a_2\|$$

$\therefore \|f \text{ は injective}\| = 1.$ よって Prop 2.1. より f は epi かつ mono,

すなわち $f: V \cong \tilde{A}.$ Prop 2.2. より $u \cong v.$ よって, $u \cong \tilde{A}.$

したがって, 定理が証明された.

Remark. $\text{Sh}(H)$ は well-opened topos であることが知られているので, この定理により, $V^{(H)}$ が well-opened topos であることの別証明が得られる.

References

- [1] M.P. Fourman, The logic of topoi, in: Handbook of Mathematical Logic, North-Holland, 1977.
- [2] A. Kock and G. E. Reyes, Doctrines in categorical logic, in: *ibid.*
- [3] 下田 亨, Heyting valued model $V^{(H)}$ について,
シンポジウム「数理論理学の数学への応用」(1979.3.)
にて報告, 同報告集掲載予定.
- [4] 竹内外史, 層・圏・トポス, 日本評論社, 1978.